

04-05-04



BREVET D'INVENTION

CERTIFICAT D'UTILITÉ - CERTIFICAT D'ADDITION

COPIE OFFICIELLE

Le Directeur général de l'Institut national de la propriété industrielle certifie que le document ci-annexé est la copie certifiée conforme d'une demande de titre de propriété industrielle déposée à l'Institut.

Fait à Paris, le 20 NOV. 2003

Pour le Directeur général de l'Institut
national de la propriété industrielle
Le Chef du Département des brevets

Martine PLANCHE

INSTITUT
NATIONAL DE
LA PROPRIÉTÉ
INDUSTRIELLE

SIEGE
26 bis, rue de Saint Petersburg
75800 PARIS cedex 08
Téléphone : 33 (0)1 53 04 53 04
Télécopie : 33 (0)1 53 04 45 23
www.inpi.fr

၁၆၈
၁၆၈
၁၆၈
၁၆၈
၁၆၈



Réservé à
L'INPI

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

REMISE DES PIÈCES DATE 13 DEC 2002 LIEU 38 INPI GRENOBLE N° D'ENREGISTREMENT 0215834 NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI DATE DE DÉPÔT ATTRIBUÉE 13 DEC. 2002 PAR L'INPI		1 NOM ET ADRESSE DU DEMANDEUR OU DU MANDATAIRE À QUI LA CORRESPONDANCE DOIT ÊTRE ADRESSÉE Cabinet Michel de Beaumont 1 rue Champollion 38000 GRENOBLE	
Vos références pour ce dossier (facultatif) B5608			
Confirmation d'un dépôt par télécopie <input type="checkbox"/>		N° attribué par l'INPI à la télécopie	
2 NATURE DE LA DEMANDE		Cochez l'une des 4 cases suivantes	
Demande de Brevet		<input checked="" type="checkbox"/>	
Demande de certificat d'utilité		<input type="checkbox"/>	
Demande divisionnaire		<input type="checkbox"/>	
Demande de brevet initiale ou demande de certificat d'utilité initiale		N° Date / /	
Transformation d'une demande de brevet européen		N° Date / /	
3 TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum) DÉCODAGE DE SIGNAUX À FAIBLE COMPLEXITÉ ÉMIS PAR UNE MODULATION À CONSTELLATION			
4 DÉCLARATION DE PRIORITÉ OU REQUÊTE DU BÉNÉFICE DE LA DATE DE DÉPÔT D'UNE DEMANDE ANTÉRIEURE FRANÇAISE		Pays ou organisation Date Pays ou organisation Date / / Pays ou organisation Date / / <input type="checkbox"/> S'il y a d'autres priorités, cochez la case et utilisez l'imprimé "Suite"	
5 DEMANDEUR		<input type="checkbox"/> S'il y a d'autres demandeurs, cochez la case et utilisez l'imprimé "Suite"	
Nom ou dénomination sociale		STMicroelectronics SA	
Prénoms			
Forme juridique		Société anonyme	
N° SIREN			
Code APE-NAF			
ADRESSE	Rue	29, Boulevard Romain Rolland	
	Code postal et ville	92120	MONTRouGE
Pays		FRANCE	
Nationalité		Française	
N° de téléphone (facultatif)			
N° de télécopie (facultatif)			
Adresse électronique (facultatif)			

BREVET D'INVENTION
CERTIFICAT D'UTILITÉ

Code de la propriété intellectuelle-Livre VI

REQUÊTE EN DÉLIVRANCE 2/2

 Réservé à
 L'INPI

REMISE DES PIÈCES

DATE **13 DEC 2002**LIEU **38 INPI GRENOBLE**N° D'ENREGISTREMENT **0215834**

NATIONAL ATTRIBUÉ PAR L'INPI

Vos références pour ce dossier :

(facultatif) B5608

⑥ MANDATAIRE

Nom

Prénom

Cabinet ou Société

Cabinet Michel de Beaumont

N° de pouvoir permanent et/ou
de lien contractuel

ADRESSE

Rue

1 Rue Champollion

Code postal et ville

38000

GRENOBLE

N° de téléphone (facultatif)

04.76.51.84.51

N° de télécopie (facultatif)

04.76.44.62.54

Adresse électronique (facultatif)

cab.beaumont@wanadoo.fr

⑦ INVENTEUR (S)

Les inventeurs sont les demandeurs

☐ Oui☒ Non

Dans ce cas fournir une désignation d'inventeur (s) séparée

⑧ RAPPORT DE RECHERCHE

Uniquement pour une demande de brevet (y compris division et transformation)

Établissement immédiat

☒

ou établissement différé

☐

Paiement échelonné de la redevance

Paiement en trois versements, uniquement pour les personnes physiques

☐ Oui☒ Non⑨ RÉDUCTION DU TAUX DES
REDEVANCES

Uniquement pour les personnes physiques

☐ Requête pour la première fois pour cette invention (joindre un avis de non-imposition)☐ Requête antérieurement à ce dépôt (joindre une copie de la décision d'admission pour cette invention ou indiquer sa référence) :Si vous avez utilisé l'imprimé "Suite", indiquez
le nombre de pages jointes⑩ SIGNATURE DU DEMANDEUR
OU DU MANDATAIRE
(Nom et qualité du signataire)Michel de Beaumont
Mandataire n° 92-1016VISA DE LA PREFECTURE
OU DE L'INPI

D.R. GR.

DÉCODAGE DE SIGNAUX À FAIBLE COMPLEXITÉ ÉMIS PAR UNE MODULATION À CONSTELLATION

La présente invention concerne un procédé et un dispositif de décodage de signaux transmis selon une modulation mettant en oeuvre une constellation.

Un exemple de modulation mettant en oeuvre une constellation est la modulation d'amplitude en quadrature qui consiste à transmettre simultanément deux composantes modulées en amplitude ayant une différence de phase de 90 degrés. Un signal modulé s_n , transmis pendant une durée T , a donc la forme suivante :

$$s(t) = a \cdot \sin(2\pi f t) + b \cdot \cos(2\pi f t) \quad (1)$$

où les amplitudes a , b , constantes pendant la durée de transmission T , sont choisies parmi des couples de valeurs possibles. Chaque paire (a, b) peut être représentée dans un repère cartésien par un point P dont l'abscisse I , ou composante en phase, correspond à la donnée a , et l'ordonnée Q , ou composante en quadrature, correspond à la donnée b . L'expression constellation correspond à la représentation de tous les points P possibles à l'émission dans un repère orthonormé.

Selon le procédé de codage utilisé, le nombre de couples (a, b) possibles, ou nombre d'états n_{states} , est plus ou moins important. Chaque point P peut être associé à une donnée

numérique contenant un nombre de bits n_{bits} qui dépend du nombre d'états n_{states} autorisés selon la relation suivante :

$$n_{\text{bits}} = \text{Ent}(\log_2(n_{\text{states}})) \quad (2)$$

où Ent est la fonction partie entière.

5 A titre d'exemple, lorsque n_{states} est égal à 64, la modulation est appelée modulation QAM 64 et n_{bits} est égal à 6. Les amplitudes maximales des composantes I et Q étant nécessairement bornées, le nombre de bits n_{bits} des données numériques associées aux points P dépend de la distance minimale acceptable séparant les uns des autres les points P de la constellation. En pratique, plus la distance minimale est grande, plus le procédé de codage est robuste au bruit. Le nombre de bits n_{bits} pouvant être associé à un symbole QAM dépend donc alors essentiellement du niveau de bruit présent sur le canal de communication utilisé pour la transmission des signaux s.

20 A chaque point de la constellation est attribuée une étiquette variant de 0 à $n_{\text{states}}-1$ qui correspond à une donnée numérique à n_{bits} bits. Une telle opération est appelée étiquetage (labelling). La fonction qui permet de transformer une donnée numérique à n_{bits} bits en composantes I et Q du point de la constellation associé est appelée fonction de mise en correspondance (mapping). Le choix de la fonction de mise en correspondance permet d'augmenter l'efficacité spectrale, c'est-à-dire le nombre de bits transmis par unité de temps et par bande de fréquence. Un signal reçu s' correspond à un signal émis s perturbé par le bruit présent sur le canal de communication utilisé pour la transmission du signal.

30 Le procédé de décodage consiste, à partir du signal reçu s', à déterminer deux composantes I_{rec} et Q_{rec} de façon à placer un point reçu P_{rec} sur la représentation de la constellation. En raison du bruit présent sur le canal de communication, le point P_{rec} ne correspond généralement pas exactement au point de la constellation émis.

Une étape générale du procédé de décodage appelée en anglais "hard demapping" consiste alors à déterminer, au vu du point reçu P_{rec} , quel est le point de la constellation, ou point de référence P_{ref} , correspondant au signal émis avec la plus forte probabilité. Une telle étape consiste à déterminer le point de la constellation le plus proche du point reçu P_{rec} selon la distance euclidienne. La donnée numérique associée au point de référence est appelée donnée de référence.

La seule étape précédente du décodage ne permet pas d'associer au point de référence P_{ref} une information relative aux perturbations ayant pu affecter le signal reçu s' . C'est pourquoi les procédés de décodage actuels comportent généralement une étape supplémentaire, appelée en anglais "soft demapping", qui consiste, par exemple, à fournir pour chaque signal reçu s' une donnée de décodage correspondant à une suite de valeurs signées, par exemple du type $(-5 ; -1,2 ; 9,2 ; -0,2)$. Le signe + ou - d'une valeur signée à un rang déterminé dans la suite de valeurs signées représente la valeur 0 ou 1 du bit de même rang de la donnée de référence. Chaque valeur absolue d'une valeur signée à un rang déterminé représente une information relative aux perturbations ayant pu affecter le signal reçu pour le bit de même rang de la donnée de référence. Les valeurs signées sont également appelées bits souples (en anglais soft bits). Les bits souples apportent plus d'information que la simple donnée de référence issue de l'étape de "hard demapping". De nombreux procédés de décodage utilisent les bits souples en entrée. Il peut s'agir de procédés itératifs du type turbocodes (convolutifs et de produit), soft-Viterbi, code de parité à densité faible (Low Density Parity Code). De tels procédés sont également appelés procédés à entrées douces et sorties douces ou procédés SISO (Soft Input Soft Output).

La détermination d'une donnée de décodage requiert donc le calcul d'une valeur signée pour chaque bit de la donnée de référence. Un tel calcul suppose que le bruit du canal de communication est connu et peut, par exemple, être modélisé par

un bruit gaussien blanc additif (AWGN). La valeur signée associée au bit de rang j , appelé bit_j , de la donnée de référence est obtenue par le rapport LLR_j appelé en anglais "Log Likelihood Ratio" qui s'exprime de la façon suivante :

$$\text{LLR}_j = \ln \frac{P_1(\text{bit}_j = 1/s')}{P_0(\text{bit}_j = 0/s')} \quad (1)$$

où $P_1(\text{bit}_j = 1/s')$ correspond à la probabilité que le bit bit_j de la donnée numérique associée au signal reçu s' soit égal à 1 au vu du signal reçu s' , et $P_0(\text{bit}_j = 0/s')$ correspond à la probabilité que le bit bit_j de la donnée numérique associée au signal reçu s' soit égal à 0 en fonction au vu du signal reçu s' . En théorie, les calculs des probabilités P_1 , P_0 doivent être réalisés pour tous les points de la constellation. Toutefois, pour réduire la durée de calcul et réduire la complexité du circuit mettant en oeuvre le calcul (par exemple un circuit intégré), une bonne approximation du rapport LLR_j peut être obtenue en utilisant seulement deux points de la constellation, plus précisément les points qui apportent les plus grandes contributions aux probabilités P_1 et P_0 . Pour chaque bit de rang j considéré, on appelle point concurrent P_{conc}^j , le point de la constellation le plus proche du point reçu P_{rec} et pour lequel le bit de rang j de la donnée numérique a une valeur opposée au bit de même rang de la donnée de référence. En nommant σ^2 la variance du bruit gaussien du canal de communication, en considérant que les probabilités P_1 et P_0 suivent chacune une distribution normale, le rapport LLR_j peut être exprimé de la façon suivante :

$$|\text{LLR}_j| = \frac{\|P_{\text{rec}} - P_{\text{conc}}^j\|^2 - \|P_{\text{rec}} - P_{\text{ref}}\|^2}{2\sigma^2} \quad (3)$$

$$= \frac{[(I_{\text{rec}} - I_{\text{conc}}^j)^2 + (Q_{\text{rec}} - Q_{\text{conc}}^j)^2] - [(I_{\text{rec}} - I_{\text{ref}})^2 + (Q_{\text{rec}} - Q_{\text{ref}})^2]}{2\sigma^2}$$

$$\text{sign}(\text{LLR}_j) = 2P_{\text{ref}}^j - 1 \quad (4)$$

où sign est une fonction égale à +1 lorsque le rapport LLR_j est positif et égale à -1 lorsque le rapport LLR_j est négatif, I_{rec} ,

I_{ref} et I_{conc}^j sont les composantes I respectivement des points P_{rec} , P_{ref} et P_{conc}^j , et Q_{rec} , Q_{ref} et Q_{conc}^j sont les composantes Q des points P_{rec} , P_{ref} et P_{conc}^j et p_{ref}^j la valeur du bit de rang j du point P_{ref} .

5 La détermination du point concurrent P_{conc}^j pour un bit bit_j est généralement obtenue en calculant la distance séparant le point reçu P_{rec} de chaque point concurrent possible P_{conc}^j pour lequel le bit de rang j de la donnée numérique associée au point concurrent P_{conc}^j a une valeur opposée au bit de rang j de la
10 donnée de référence et en choisissant le point pour lequel la distance calculée est minimale.

Pour un point de référence P_{ref} donné, globalement $n_{states} - 1$ distances sont calculées. La détermination de la suite de valeurs signées de la donnée de décodage nécessite donc
15 un temps de calcul important qui peut être préjudiciable, notamment lorsque le procédé de décodage est réalisé en temps réel. En outre, comme pour l'étape de détermination du point de référence P_{ref} , les étapes de détermination des points concurrents P_{conc}^j nécessitent que les coordonnées I et Q de tous les
20 points de la constellation soient mémorisées et accessibles.

La présente invention vise à obtenir un procédé de décodage de signaux transmis selon une modulation d'amplitude en quadrature pour laquelle la détermination des points concurrents peut être mise en oeuvre avec un faible temps de calcul et une
25 faible complexité du circuit réalisant la détermination des points concurrents.

La présente invention vise également à réduire la quantité de données devant être stockées pour la détermination de points concurrents.

30 Pour atteindre ces objets, la présente invention prévoit un procédé de décodage d'un signal bruité fourni à partir des coordonnées d'un point d'une constellation de points, chaque point de la constellation étant associé à une donnée numérique d'un nombre de bits déterminé, consistant à déterminer
35 à partir du signal bruité des composantes d'un point reçu ;

déterminer un point de référence associé à une donnée numérique de référence et correspondant au point de la constellation le plus proche du point reçu ; déterminer au moins un point concurrent correspondant au point de la constellation le plus proche du point de référence associé à une donnée numérique dont un bit de rang déterminé a une valeur logique opposée au bit de rang déterminé de la donnée de référence ; et déterminer, au moins pour le bit de la donnée numérique de référence audit rang déterminé, une donnée de précision à partir du point reçu, du point de référence et du point concurrent, dans lequel la détermination des bits de la donnée numérique associée au point concurrent est réalisée à partir des valeurs de certains des bits de la donnée numérique de référence et dudit rang.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, les points de la constellation pour lesquels les bits des données numériques associées au rang déterminé ont une valeur logique déterminée sont répartis en au moins un ensemble de points juxtaposés symétriques par rapport à l'axe ou l'autre de deux axes de référence (X, Y) de la constellation.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, pour des rangs successifs, les points de la constellation pour lesquels les bits des données numériques associées auxdits rangs successifs ont une valeur logique déterminée sont répartis en au moins un ensemble de points juxtaposés symétriques par rapport à un même axe de référence (X, Y) de la constellation.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, la constellation est une constellation de Gray.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, la constellation est une constellation quasi de Gray.

Selon un mode de réalisation de la présente invention, le signal bruité est fourni par une modulation d'amplitude en quadrature.

La présente invention prévoit également un dispositif de décodage comprenant un moyen de réception d'un signal bruité fourni à partir des coordonnées d'un point d'une constellation

de points, chaque point de la constellation étant associé à une donnée numérique d'un nombre de bits déterminé ; un moyen pour déterminer à partir du signal bruité des composantes d'un point reçu ; un moyen pour déterminer un point de référence associé à une donnée numérique de référence et correspondant au point de la constellation le plus proche du point reçu ; un moyen pour déterminer au moins un point concurrent correspondant au point de la constellation le plus proche du point de référence associé à une donnée numérique dont un bit à un rang déterminé a une valeur logique opposée au bit au même rang déterminé de la donnée de référence ; et un moyen pour déterminer, au moins pour le bit de la donnée numérique de référence au rang déterminé, une donnée de précision à partir du point reçu, du point de référence et du point concurrent, dans lequel le moyen pour déterminer le au moins un point concurrent comprend un moyen pour déterminer des bits de la donnée numérique associée au point concurrent à partir des valeurs de certains des bits de la donnée numérique de référence et du rang déterminé.

Ces objets, caractéristiques et avantages, ainsi que d'autres de la présente invention seront exposés en détail dans la description suivante de modes de réalisation particuliers faite à titre non-limitatif en relation avec les figures jointes parmi lesquelles :

la figure 1 représente un exemple de constellation QAM 64 ;

les figures 2A à 2F représentent chacune la répartition des valeurs de l'un des n_{bits} bits des données numériques associées aux points de la constellation de la figure 1 ;

les figures 3A à 3F, analogues aux figures 2A à 2F, illustrent un exemple de détermination d'un point concurrent pour un premier bit déterminé ;

les figures 4A à 4F, analogues aux figures 2A à 2F, illustrent un exemple de détermination d'un point concurrent pour un second bit déterminé ; et

les figures 5A à 5G représentent chacune la répartition des valeurs de l'un des n_{bits} bits des données numériques associées aux points d'un exemple de constellation Q128.

La présente invention consiste à utiliser les propriétés de symétrie inhérente à l'étiquetage des constellations habituellement utilisées pour le codage par modulation d'amplitude en quadrature de façon à déterminer rapidement les points concurrents P_{conc}^j à partir d'un point de référence P_{ref} déterminé lors de l'étape de "hard demapping" et associé à un signal reçu, pour le calcul des rapports LLR_j lors du décodage du signal.

La présente invention va être décrite en détail dans le cas d'une constellation de Gray pour laquelle, pour chaque point non périphérique de la constellation, la donnée numérique associée audit point ne comporte qu'un seul bit ayant une valeur différente par rapport aux données numériques associées aux quatre points de la constellation les plus proches du point considéré (c'est-à-dire par rapport aux points situés au nord, au sud, à l'est et à l'ouest du point considéré). L'utilisation d'une constellation de Gray améliore de façon générale la robustesse au bruit d'un procédé de codage. Le nombre de bits codés associés à un point d'une constellation de Gray est nécessairement pair.

La figure 1 représente dans un repère orthonormé d'axes (X,Y) un exemple de constellation de Gray à 64 états ($n_{states}=64$) permettant donc le codage de données numériques de 6 bits ($n_{bits}=6$). Les points P de la constellation sont répartis sur 8 lignes et 8 colonnes. Pour chaque point de la constellation, on a indiqué au-dessus dudit point l'étiquette associée et au-dessous dudit point la donnée numérique de n_{bits} ainsi étiquetée.

Les figures 2A à 2F représentent chacune, dans le repère (X,Y), la répartition des valeurs 1 et 0 d'un des bits, bit_0 à bit_5 , des données numériques associées aux points de la constellation de Gray de la figure 1. Les carrés représentent des valeurs logiques 1 et les points des valeurs logiques 0. Les

références bit_0 et bit_5 correspondent respectivement aux bits le plus significatif et le moins significatif. La mise en correspondance choisie de données numériques et de points de la constellation de Gray de la figure 1 est telle que les trois bits les plus significatifs bit_0 , bit_1 , bit_2 des données numériques peuvent être associés aux composantes I des points de la constellation et les trois bits les moins significatifs bit_3 , bit_4 , bit_5 peuvent être associés aux composantes Q. Les trois bits les plus significatifs bit_0 , bit_1 , bit_2 d'une donnée numérique sont appelés bits de la composante I et les trois bits les moins significatifs bit_3 , bit_4 , bit_5 sont appelés bits de la composante Q.

Les figures 2A à 2F mettent en évidence les symétries particulières de la constellation de Gray de la figure 1. Par exemple, pour la figure 2A associée au bit le plus significatif bit_0 , les valeurs logiques 1 sont réparties sur la moitié gauche de la constellation et les valeurs logiques 0 sont réparties sur la moitié droite de la constellation. Pour la figure 2B associée au bit bit_1 qui suit le bit le plus significatif, les valeurs logiques 0 sont réparties sur les quatre colonnes centrales et les valeurs logiques 1 sont réparties sur les deux colonnes restantes à gauche et les deux colonnes restantes à droite.

La présente invention consiste à utiliser les propriétés de symétrie des figures 2A à 2F pour déterminer de façon rapide et simple, à partir d'un point de référence P_{ref} , le point concurrent P_{conc}^j associé à chaque bit de la donnée de référence. Le procédé selon l'invention sera décrit en détail pour la constellation de Gray de la figure 1 et sera ensuite généralisé à d'autres types de constellation.

A titre d'exemple, on considère qu'à un point reçu P_{rec} correspond le point de référence P_{ref} dont l'étiquette est 41 et auquel est associée la donnée de référence 101001. Sur les figures 3A à 3F et 4A à 4F, la position du point de référence P_{ref} est représentée par une croix 10.

Les figures 3A à 3F reproduisent les figures 2A à 2F tout en illustrant le procédé de détermination du point concurrent P_{conc}^0 associé au bit bit_0 , c'est-à-dire le bit le plus significatif de la composante I de la donnée de référence. Dans le présent exemple, le bit bit_0 est égal à 1. Déterminer le point concurrent P_{conc}^0 consiste, dans le présent exemple, à déterminer le point de la constellation pour lequel la donnée numérique associée comporte un bit de rang 0 égal à 0 et qui est le plus proche du point de référence P_{ref} . A partir de la figure 3A, le point concurrent P_{conc}^0 est facilement identifié et sa position est indiquée par un cercle 12. De façon plus générale, il apparaît que, quelque soit la valeur du bit bit_0 de la donnée de référence, le point concurrent P_{conc}^0 correspondant sera nécessairement situé sur l'une des deux colonnes centrales délimitées, en figure 3A, par un rectangle en pointillé 14.

Le point concurrent P_{conc}^0 est reproduit par un cercle 12 sur les figures 3B à 3F. Ceci permet d'obtenir directement les valeurs des autres bits de la donnée numérique associée au point concurrent P_{conc}^0 ou donnée concurrente. Les autres bits bit_1 , bit_2 de la composante I du point concurrent P_{conc}^0 sont donc égaux à 0. Les valeurs des bits bit_3 , bit_4 , bit_5 de la composante Q du point concurrent P_{conc}^0 sont identiques à celles de la composante Q du point de référence P_{ref} .

Les figures 4A à 4F illustrent la détermination du point concurrent P_{conc}^4 associé au bit bit_4 de la donnée de référence. Dans le présent exemple, le bit bit_4 est égal à 0. Le bit de rang 4 de la donnée concurrente est donc égal à 1. En figure 4E, deux rectangles 16 en pointillé indiquent les positions possibles du point concurrent P_{conc}^4 quelle que soit la position du point de référence P_{ref} . La position du point de référence P_{ref} est représentée par une croix 18 et la position du point concurrent P_{conc}^4 est représentée par un cercle 20. En reportant les rectangles 16 en pointillés sur les figures 4A à 4D et 4F et en utilisant les symétries de la constellation de Gray, on déduit que la valeur du bit bit_3 de la composante Q du

point P_{conc}^4 est identique à celle du bit bit_3 de la composante Q du point de référence P_{ref} . Le bit bit_5 le moins significatif de la donnée concurrente est égal à 1. Les valeurs des bits bit_0 , bit_1 , bit_2 de la composante I du point concurrent P_{conc}^4 sont
 5 égales aux bits bit_0 , bit_1 , bit_2 de la composante I du point de référence P_{ref} .

Le présent exemple permet de formuler les règles générales suivantes pour la détermination des valeurs des bits de la donnée binaire associée au point concurrent P_{conc}^j correspond au
 10 bit bit_j à partir d'une donnée de référence pour une constellation de Gray ayant un nombre de bits pairs quelconque et pour laquelle les figures de répartition des valeurs de bits sont analogues aux figures 2A à 2F.

1) Le bit bit_j est un bit de la composante I du point concurrent P_{conc}^j :

- le bit bit_j est opposé au bit bit_j de la donnée de référence ;

- tous les bits de la composante Q du point concurrent P_{conc}^j sont égaux aux bits de la composante Q du point de
 20 référence P_{ref} ;

- si le bit bit_j est le bit le plus significatif de la composante I du point concurrent P_{conc}^j , les autres bits de la composante I sont égaux à 0 ;

- si le bit bit_j n'est pas le bit le plus significatif
 25 de la composante I du point concurrent P_{conc}^j , les bits de la composante I du point concurrent P_{conc}^j allant du bit le plus significatif de la composante I au bit précédent le bit bit_j sont égaux aux bits correspondants de la composante I du point de référence P_{ref} , le bit de la composante I du point concurrent
 30 P_{conc}^j suivant le bit bit_j est égal à 1 et autres bits de la composante I du point concurrent P_{conc}^j sont égaux à 0.

2) Le bit bit_j est un bit de la composante Q du point concurrent P_{conc}^j :

- le bit bit_j est opposé au bit bit_j de la donnée de
 35 référence ;

- tous les bits de la composante I du point concurrent P_{conc}^j sont égaux aux bits de la composante I du point de référence P_{ref} ;

5 - si le bit bit_j est le bit le plus significatif de la composante Q du point concurrent P_{conc}^j , les autres bits de la composante Q sont égaux à 0 ;

10 - si le bit bit_j n'est pas le bit le plus significatif de la composante Q du point concurrent P_{conc}^j , alors les bits de la composante Q du point concurrent P_{conc}^j allant du bit le plus significatif de la composante Q au bit précédent le bit bit_j sont égaux aux bits correspondants de la composante Q du point de référence P_{ref} , le bit de la composante Q du point concurrent P_{conc}^j suivant le bit bit_j est égal à 1 et autres bits de la composante Q du point concurrent P_{conc}^j sont égaux à 0

15 A partir de la donnée numérique concurrente, les composantes I_{conc}^j et Q_{conc}^j peuvent être immédiatement déterminées et utilisées pour le calcul du rapport LLR_j , par exemple à partir de la fonction de mise en correspondance utilisée pour l'émission ou à partir d'une table où sont stockées pour chaque
20 donnée numérique les composantes du point associé de la constellation.

La présente invention permet donc pour chaque bit de la donnée de référence de déterminer simplement les points concurrents associés sans nécessiter de calcul de distances. Le
25 présent procédé ne requiert pas l'accès aux composants des points de la constellation. Il peut donc facilement être mis en oeuvre par un circuit dédié.

Il apparaît que pour tout type de constellation de Gray, il est possible de formuler des règles pour déterminer les
30 points concurrents P_{conc}^j qui soient similaires aux règles précédentes et dont l'énoncé précis dépend du type de constellation.

Une autre possibilité consiste à transformer une constellation de Gray quelconque en une constellation pour laquelle les règles précédemment énoncées sont directement applicables. En
35 effet, une propriété particulière des constellations de Gray est

que, quelle que soit la manière dont a été effectuée la mise en correspondance des données numériques et des points de la constellation, il est toujours possible de transformer la constellation en une constellation similaire à celle de la figure 1 en réalisant, pour chaque donnée numérique associée à un point de la constellation, une ou plusieurs permutations entre des bits de rangs déterminés, et/ou une ou plusieurs inversions de la valeur de bits de rangs déterminés. Ceci revient à réaliser une permutation des figures 2A à 2F ou une inversion des valeurs logiques représentées sur l'une des figures 2A à 2F ou plusieurs d'entre elles.

La présente invention peut être mise en oeuvre pour des constellations autres que des constellations de Gray. Il peut s'agir, par exemple, d'une constellation quasi de Gray pour laquelle le nombre de bits n_{bits} est impair. Dans une constellation quasi de Gray, certains points particuliers ont au moins un point voisin avec une donnée numérique associée ayant plus d'un bit de valeur différente. Les figures 5A à 5G représentent des figures analogues aux figures 2A à 2G pour un exemple de constellation quasi de Gray QAM128. Il apparaît clairement sur les figures 5A à 5G que la constellation quasi de Gray peut être divisée en sous-zones présentant les mêmes propriétés de symétries que la constellation de Gray QAM64. On peut donc facilement énoncer des règles de calcul des points concurrents P_{conc}^j analogues aux règles précédemment énoncées en séparant des cas distincts selon la position du point de référence. Dans certains cas, pour les constellations quasi de Gray, les règles de calcul des points concurrents donnent deux points concurrents possibles. Pour lever de telles ambiguïtés, on peut alors calculer les distances entre les points concurrents possibles et le point reçu P_{rec} . Le point concurrent conservé est celui pour lequel la distance calculée est minimale.

De façon générale, on peut montrer qu'une constellation quasi de Gray quelconque peut être transformée en une

constellation quasi de Gray particulière pour laquelle la répartition des valeurs de bits des données numériques associées aux points de la constellation ont des propriétés de symétrie analogues à celles des figures 5A à 5G.

5 De façon analogue, la présente invention peut être appliquée à tout type de constellation pour lequel les répartitions des valeurs de bits de la constellation présentent des propriétés de symétrie remarquables. En outre, la présente invention peut s'appliquer à toute constellation qui, par un jeu
10 de permutations et/ou d'inversions des bits des données numériques associées aux points de la constellation, peut être transformée en une constellation ayant des propriétés de symétrie remarquables.

Bien entendu, la présente invention est susceptible de
15 diverses variantes et modifications qui apparaîtront à l'homme de l'art. En particulier, les étapes de décodage précédemment décrites peuvent être réalisées avec d'autres opérations de décodage lorsque le signal transmis a été en outre codé selon des techniques de codage particulières. De plus, des opérations
20 de correction d'erreurs peuvent également en parallèle des étapes de décodage précédemment décrites. En outre, la présente invention a été décrite dans le cadre d'une constellation utilisée par une modulation en quadrature de phase. Il est clair que la présente invention peut s'appliquer à tout type de modulation
25 mettant en oeuvre une constellation.

REVENDICATIONS

1. Procédé de décodage d'un signal bruité fourni à partir des coordonnées d'un point d'une constellation de points, chaque point de la constellation étant associé à une donnée numérique d'un nombre de bits déterminé, comportant les étapes
5 suivantes :

déterminer à partir du signal bruité des composantes d'un point reçu ;

déterminer un point de référence associé à une donnée numérique de référence et correspondant au point de la
10 constellation le plus proche du point reçu ;

déterminer au moins un point concurrent correspondant au point de la constellation le plus proche du point de référence associé à une donnée numérique dont un bit de rang déterminé a une valeur logique opposée au bit de rang déterminé
15 de la donnée de référence ; et

déterminer, au moins pour le bit de la donnée numérique de référence audit rang déterminé, une donnée de précision à partir du point reçu, du point de référence et du point concurrent,

20 caractérisé en ce que la détermination des bits de la donnée numérique associée au point concurrent est réalisée à partir des valeurs de certains des bits de la donnée numérique de référence et dudit rang.

2. Procédé selon la revendication 1, dans lequel, pour
25 chaque rang déterminé, les points de la constellation pour lesquels les bits des données numériques associées au rang déterminé ont une valeur logique déterminée sont répartis en au moins un ensemble de points juxtaposés symétriques par rapport à l'axe ou l'autre de deux axes de référence (X, Y) de la
30 constellation.

3. Procédé selon la revendication 1, dans lequel pour des rangs successifs, les points de la constellation pour lesquels les bits des données numériques associées auxdits rangs successifs ont une valeur logique déterminée sont répartis en au

moins un ensemble de points juxtaposés symétriques par rapport à un même axe de référence (X, Y) de la constellation.

4. Procédé selon la revendication 1, dans lequel la constellation est une constellation de Gray.

5 5. Procédé selon la revendication 1, dans lequel la constellation est une constellation quasi de Gray.

6. Procédé selon la revendication 1, dans lequel le signal bruité est fourni par une modulation d'amplitude en quadrature.

10 7. Dispositif de décodage comprenant :

un moyen de réception d'un signal bruité fourni à partir des coordonnées d'un point d'une constellation de points, chaque point de la constellation étant associé à une donnée numérique d'un nombre de bits déterminé ;

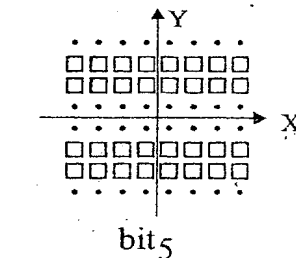
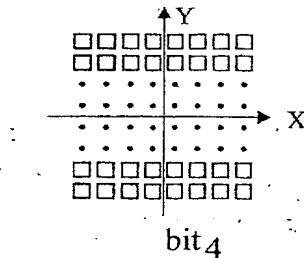
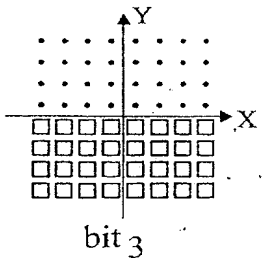
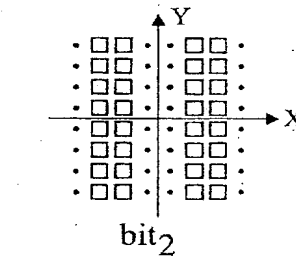
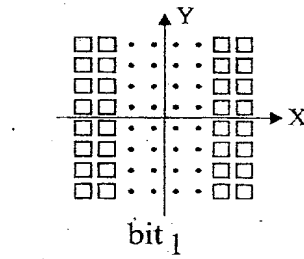
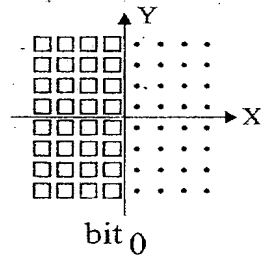
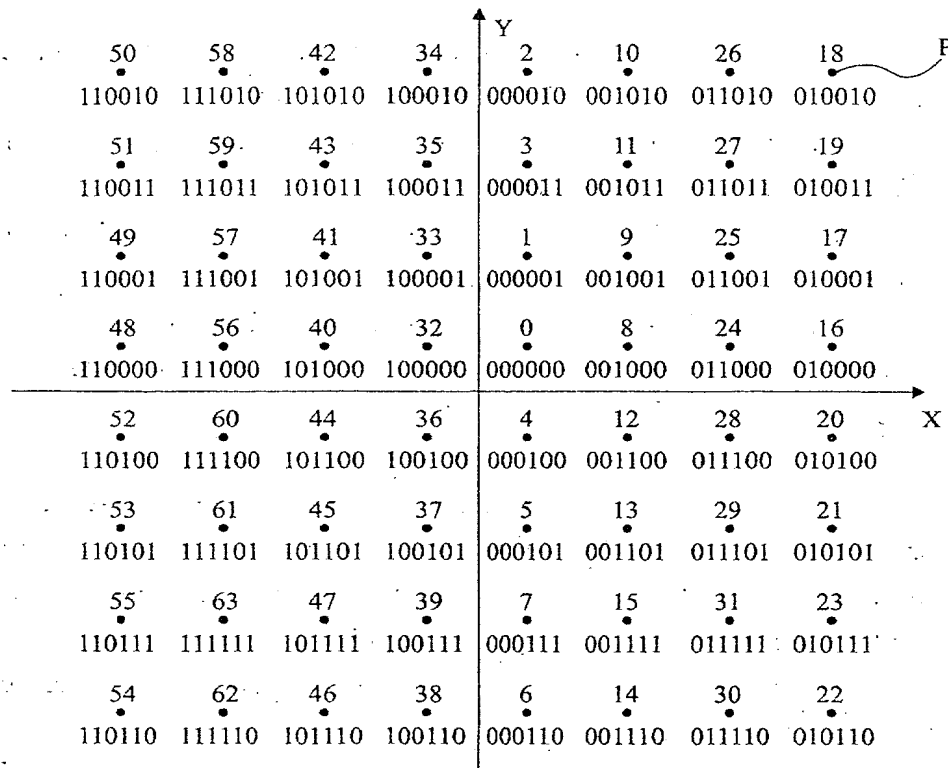
15 un moyen pour déterminer à partir du signal bruité des composantes d'un point reçu ;

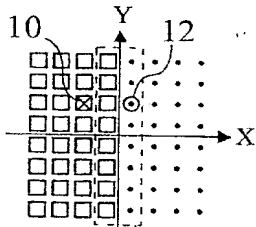
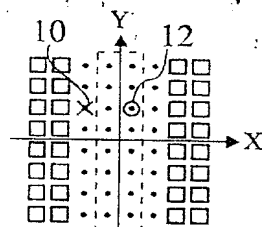
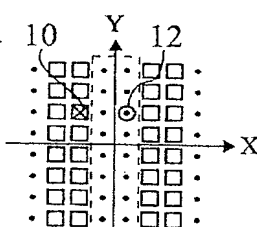
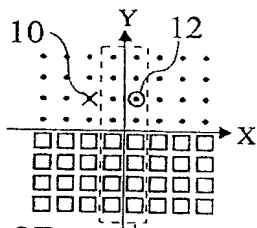
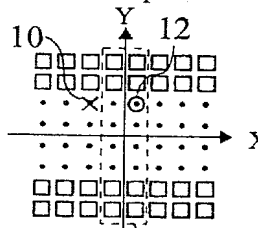
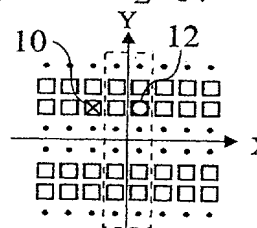
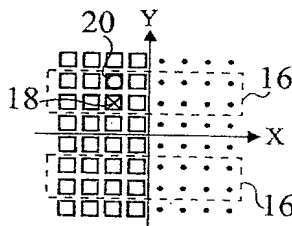
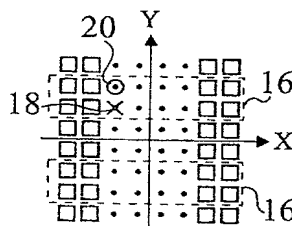
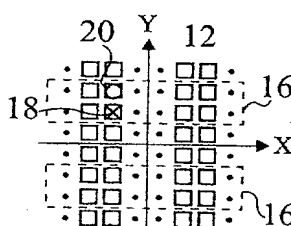
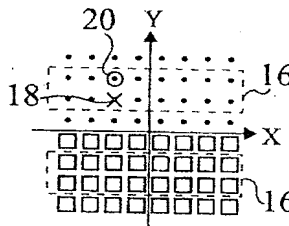
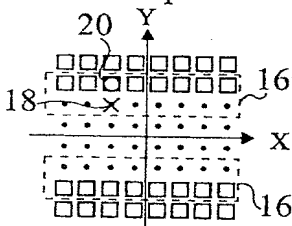
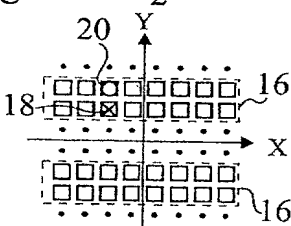
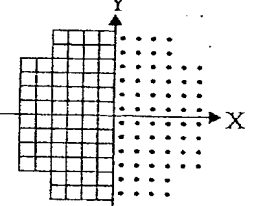
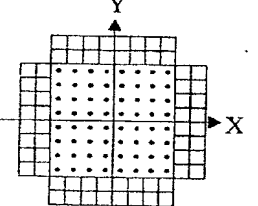
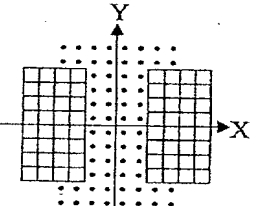
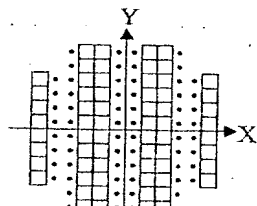
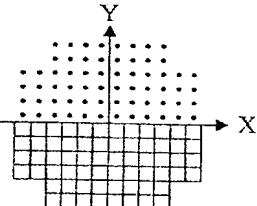
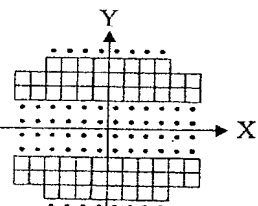
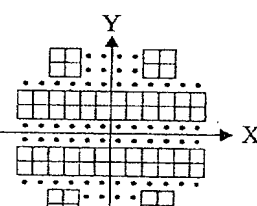
un moyen pour déterminer un point de référence associé à une donnée numérique de référence et correspondant au point de la constellation le plus proche du point reçu ;

20 un moyen pour déterminer au moins un point concurrent correspondant au point de la constellation le plus proche du point de référence associé à une donnée numérique dont un bit à un rang déterminé a une valeur logique opposée au bit au même rang déterminé de la donnée de référence ; et

25 un moyen pour déterminer, au moins pour le bit de la donnée numérique de référence au rang déterminé, une donnée de précision à partir du point reçu, du point de référence et du point concurrent,

30 caractérisé en ce que le moyen pour déterminer le au moins un point concurrent comprend un moyen pour déterminer des bits de la donnée numérique associée au point concurrent à partir des valeurs de certains des bits de la donnée numérique de référence et du rang déterminé.



Fig 3A bit₀Fig 3B bit₁Fig 3C bit₂Fig 3D bit₃Fig 3E bit₄Fig 3F bit₅Fig 4A bit₀Fig 4B bit₁Fig 4C bit₂Fig 4D bit₃Fig 4E bit₄Fig 4F bit₅Fig 5A bit₀Fig 5B bit₁Fig 5C bit₂Fig 5D bit₃Fig 5E bit₄Fig 5F bit₅Fig 5G bit₆



DÉPARTEMENT DES BREVETS
28 bis, rue de Saint Pétersbourg
75800 Paris Cedex 08
Téléphone : 01 53 04 53 04 Télécopie : 01 42 94 86 54

**BREVET D'INVENTION,
CERTIFICAT D'UTILITÉ**
Code de la propriété intellectuelle-Livre VI



DÉSIGNATION D'INVENTEUR(S) PAGE N°1/ 1
(Si le demandeur n'est pas l'inventeur ou l'unique inventeur)

Cet imprimé est à remplir lisiblement à l'encre noire

Vos références pour ce dossier (facultatif)		B5608	
N° D'ENREGISTREMENT NATIONAL		02 15834	
TITRE DE L'INVENTION (200 caractères ou espaces maximum)			
DÉCODAGE DE SIGNAUX À FAIBLE COMPLEXITÉ ÉMIS PAR UNE MODULATION À CONSTELLATION			
LE(S) DEMANDEUR(S): STMicroelectronics SA			
DESIGNE (NT) EN TANT QU'INVENTEUR(S) : (Indiquez en haut à droite "Page N°1/1" S'il y a plus de trois inventeurs, utilisez un formulaire identique et numérotez chaque page en indiquant le nombre total de pages).			
Prénoms & Nom		Helder Da-Silva-Valente	
ADRESSE	Rue	31, Rue de Mortillet	
	Code postal et ville	38000	GRENOBLE, FRANCE
Société d'appartenance (facultatif)			
Prénoms & Nom		Frederic Lehmann	
ADRESSE	Rue	4043 Post Avenue C1	
	Code postal et ville	CA 92103	SAN DIEGO, ETATS-UNIS
Société d'appartenance (facultatif)			
Prénoms & Nom			
ADRESSE	Rue		
	Code postal et ville		
Société d'appartenance (facultatif)			
DATE ET SIGNATURE (S) DU (DES) DEMANDEUR(S) OU DU MANDATAIRE (Nom et qualité du signataire)			
Michel de Beaumont Mandataire n° 92-1016 Le 11 décembre 2002			

